(19) 世界知的所有権機関 国際事務局





(43) 国際公開日 2005年7月21日(21.07.2005)

PCT

(10) 国際公開番号 WO 2005/067199 A1

(51) 国際特許分類7:

H04L 9/14, 9/32

(21) 国際出願番号: PCT/JP2004/005881

(22) 国際出願日: 2004年4月23日(23.04.2004)

(25) 国際出願の言語: 日本語

(26) 国際公開の言語: 日本語

(30) 優先権データ: 特願 2003-432476

2003 年12 月26 日 (26.12.2003)

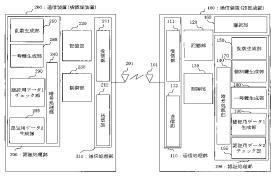
(71) 出願人 (米国を除く全ての指定国について): 三 菱電機株式会社 (MITSUBISHI DENKI KABUSHIKI KAISHA) [JP/JP]; 〒1008310 東京都千代田区丸の内 二丁目2番3号 Tokyo (JP).

- (72) 発明者; および
- (75) 発明者/出願人 (米国についてのみ): 大越 丈弘 (OHKOSHI, Takehiro) [JP/JP]; 〒1008310 東京都千 代田区丸の内二丁目2番3号三菱電機株式会社 内 Tokyo (JP). 山田 敬喜 (YAMADA, Keiki) [JP/JP]; 〒1008310 東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 三菱電機株式会社内 Tokyo (JP). 牧田 覚 (MAKITA, Satoru) [JP/JP]; 〒1008310 東京都千代田区丸の内二 丁目2番3号三菱電機株式会社内 Tokyo (JP).
- (74) 代理人: 溝井章司 (MIZOI, Shoji); 〒2470056 神奈川 県鎌倉市大船二丁目17番10号 NTA大船ビル 3階 溝井国際特許事務所 Kanagawa (JP).
- (81) 指定国(表示のない限り、全ての種類の国内保護が 可能): AE, AG, AL, AM, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BR, BW, BY, BZ, CA, CH, CN, CO, CR, CU, CZ, DE, DK, DM,

/続葉有/

(54) Title: AUTHENTICATEE DEVICE, AUTHENTICATOR DEVICE, AND AUTHENTICATION METHOD

(54) 発明の名称: 被認証装置及び認証装置及び認証方法



- 200...COMMUNICATION DEVICE (AUTHENTICATEE DEVICE)
 250...RANDOM NUMBER GENERATION SECTION
 260...TEMPORARY KEY GENERATION SECTION
 280..AUTHENTICATION DATA 1 CHECK SECTION
 280..AUTHENTICATION DATA 2 GENERATION SECTION
 280..AUTHENTICATION DATA 2 GENERATION SECTION
 280...ENCRYPTION PROCESSING SECTION
 280...CONTROL SECTION
 210...TRANSMISSION SECTION
 211...RECEPTION SECTION
 211...RECEPTION SECTION
 210...COMMUNICATION PROCESSING SECTION
 100...COMMUNICATION PROCESSING SECTION
 100...COMMUNICATION PROCESSING SECTION

- 111...RECEPTION SECTION 112...TRANSMISSION SECTION 110...COMMUNICATION PROCESSING SECTION

- 110...COMMUNICATION PROCESSING SECTION
 120...STORAGE SECTION
 130...CONTROL SECTION
 130...SELECTION SECTION
 140...ENCRYPTION PROCESSING SECTION
 140...ENCRYPTION PROCESSING SECTION
 170...INDIVIDUAL KEY GENERATION SECTION
 170...INDIVIDUAL KEY GENERATION SECTION
 180...TEMPORARY KEY GENERATION SECTION
 190...AUTHENTICATION DATA 4 CENERATION SECTION
 191...AUTHENTICATION DATA 2 CHECK SECTION
 192...AUTHENTICATION DATA 2 CHECK SECTION
 193...AUTHENTICATION PROCESSING SECTION

(57) Abstract: An authenticatee device (200) includes: a storage section (220) for storing at least one algorithm identifier and at least one encryption key identifier; a transmission section (212) for transmitting the at least one algorithm identifier and the at least one encryption key identifier stored in the storage section (220) to an authenticator device (100); a reception section (211) for receiving a predetermined algorithm identifier and a predetermined encryption key identifier selected from the at least one algorithm identifier and the at least one encryption key identifier transmitted from the authenticator device (100) by the transmission section (212); and an authentication processing section (296) for performing authentication processing together with the authenticator device (100) according to the predetermined algorithm identifier and the encryption key identifier received by the reception section (211).

(57) 要約: 被認証装置200に、少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを記憶 する記憶部220と、上記記憶部220により記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つ の暗号鍵識別子とを認証装置100に送信する送信部212と、上記認証装置100から上記送信部212により 送信された少なくとも1つのアルゴリズム識



WO 2005/067199 A1

DZ, EC, EE, EG, ES, FI, GB, GD, GE, GH, GM, HR, HU, CZ, DE, DK, EE, ES, FI, FR, GB, GR, HU, IE, IT, LU, MC, ID, IL, IN, IS, JP, KE, KG, KP, KR, KZ, LC, LK, LR, LS, LT, LU, LV, MA, MD, MG, MK, MN, MW, MX, MZ, NA, NI, NO, NZ, OM, PG, PH, PL, PT, RO, RU, SC, SD, SE, SG, SK, SL, SY, TJ, TM, TN, TR, TT, TZ, UA, UG, US,

(84) 指定国 (表示のない限り、全ての種類の広域保護が 可能): ARIPO (BW, GH, GM, KE, LS, MW, MZ, SD, SL, SZ, TZ, UG, ZM, ZW), ユーラシア (AM, AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), $\exists - \neg \neg \lor \uparrow$ (AT, BE, BG, CH, CY,

UZ, VC, VN, YU, ZA, ZM, ZW.

NL, PL, PT, RO, SE, SI, SK, TR), OAPI (BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GQ, GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG).

添付公開書類:

国際調査報告書

2文字コード及び他の略語については、定期発行される 各PCTガゼットの巻頭に掲載されている「コードと略語 のガイダンスノート」を参照。

明細書

被認証装置及び認証装置及び認証方法

5 技術分野

本発明は、被認証装置、或いは認証装置に関する。または、上記認証装置と上記被認証装置との間で認証をおこなう認証方法に関する。

背景技術

20

25

- 10 利用者があるサービスを受けるとき、サービスを受けられる正当な利用者であるかどうか本人確認(認証)が行なわれ、暗号通信のための鍵共有が行なわれる。暗号通信に用いられる暗号アルゴリズムは1種類であり、異なるアルゴリズムを実装している装置間では認証及び鍵共有が行えない。
- また、複数の暗号技術利用プロトコルの利用が可能な通信システムについての記載が載った文献が存在する(特開平10-304333号公報)。

また、複数のアルゴリズムを用いた技術についての記載が載った文献が存在する(特開2000-151578号公報,特開平5-227152号公報)。

以上のように、従来は、暗号通信に用いられる暗号アルゴリズムは1種類であるため、アルゴリズムの脆弱性が発見されたり、解読されたり、鍵の漏洩等によりデータ暗号化によるセキュリティ(安全)が保たれなくなった場合に、より安全なアルゴリズム等を実装することになるが、これにより装置間で異なるアルゴリズムを実装する場合が生じ、上述したように異なるアルゴリズムを実装している装置間では認証及び鍵共

有が行えないといった問題があった。また、各メーカ等がそれぞれ販売等している暗号アルゴリズムがあるために、異なるアルゴリズムを実装している装置間では認証及び鍵共有が行なえないといった問題があった

5 また、上述したようにセキュリティ(安全)が保たれなくなった場合 に、より安全なアルゴリズムを実装することになるが、新たなアルゴリ ズム等を実装することによりそれまでのシステム及び装置が使い物にな らなくなるといった問題があった。

また、将来、より高度なアルゴリズムが考案されたとしてもそれまで 使用していた装置に適用することができないといった問題があった。

本発明は、搭載しているアルゴリズムが異なるために認証が行なえないといった問題を解決することを目的とする。

本発明は、1つのアルゴリズムが解読等により使用できなくなっても 引き続きシステム及び装置を運用可能とすることを目的とする。

15 また、本発明は、引き続きシステム及び装置を運用可能とすることで 、アルゴリズムの解読等によるセキュリティ低下というリスクを軽減す ることを目的とする。

また、本発明は、盗聴等による不正な解読等の機会を減らし、セキュリティを向上させることを目的とする。

20

10

発明の開示

この発明に係る被認証装置は、少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを記憶する記憶部と、

上記記憶部により記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と 25 少なくとも1つの暗号鍵識別子とを認証装置に送信する送信部と、

上記認証装置から上記送信部により送信された少なくとも1つのアル

10

25

ゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中から選択された 所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを受信する受信部と

上記受信部により受信された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号 鍵識別子に基づいて上記認証装置との間で認証処理をおこなう認証処理 部と

を備えたことを特徴とする。

また、上記記憶部は、1つのアルゴリズム識別子と1つの暗号鍵識別子とを1組のプロファイルとして、少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを記憶し、

上記送信部は、上記記憶部により1つのアルゴリズム識別子と1つの暗号鍵識別子とを1組のプロファイルとして記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを認証装置に送信し、

15 上記受信部は、上記認証装置から上記送信部により送信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中から所定のプロファイルとして組となる上記所定のアルゴリズム識別子と上記所定の暗号鍵識別子とを受信し、

上記認証処理部は、上記受信部により受信された所定のプロファイル 20 として組となる所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とに基づいて上記認証装置との間で認証処理をおこなうことを特徴とする。

また、上記記憶部は、さらに、記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子に対応する少なくとも1つのアルゴリズムを1つのセットとした上記セットを示すバージョンを識別するバージョン識別子を記憶し

上記送信部は、上記記憶部により記憶されたバージョン識別子を認証

15

20

25

装置に送信し、

上記受信部は、上記認証装置から上記送信部により送信されたバージョン識別子が識別するバージョンが示すセットとなる少なくとも1つのアルゴリズムの中の所定のアルゴリズムに対応する上記所定のアルゴリズム識別子を受信し、

上記認証処理部は、上記受信部により受信された所定のアルゴリズム 識別子と上記所定のアルゴリズム識別子と組となる所定の暗号鍵識別子 とに基づいて上記認証装置との間で認証処理をおこなうことを特徴とす る。

10 また、この発明に係る認証装置は、少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを記憶する記憶部と、

被認証装置から少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1 つの暗号鍵識別子とを受信する受信部と、

上記受信部により受信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と 少なくとも1つの暗号鍵識別子との中に上記記憶部により記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子と が存在する場合に、上記受信部により受信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中から上記記憶部 により記憶される所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを 選択する選択部と、

上記選択部により選択された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号 鍵識別子とを上記被認証装置に送信する送信部と、

上記送信部により送信される所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号 鍵識別子とに基づいて上記被認証装置との間で認証処理をおこなう認証 処理部と

を備えたことを特徴とする。

15

20

25

また、上記記憶部は、少なくとも1つのアルゴリズム識別子の1つの アルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子の1つの暗号鍵識 別子とを組とする少なくとも1つのプロファイルを識別する少なくとも 1つのプロファイル識別子を記憶し、

5 上記受信部は、さらに、上記被認証装置から少なくとも1つのプロファイル識別子を受信し、

上記選択部は、上記受信部により受信された少なくとも1つのプロファイル識別子の中に上記記憶部により記憶された少なくとも1つのプロファイル識別子が存在する場合に、上記受信部により受信された少なくとも1つのプロファイル識別子の中から上記記憶部により記憶される所定のプロファイル識別子を選択し、

上記送信部は、上記選択部により選択された所定のプロファイル識別 子を上記被認証装置に送信し、

上記認証処理部は、上記送信部により送信される所定のプロファイル 識別子により識別される所定のプロファイルが組とする上記所定のアル ゴリズム識別子と上記所定の暗号鍵識別子とに基づいて上記被認証装置 との間で認証処理をおこなうことを特徴とする。

また、上記記憶部は、さらに、記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子に対応する少なくとも1つのアルゴリズムを1つのセットとして、上記セットのバージョンを識別するバージョン識別子を記憶し、

上記受信部は、さらに、上記被認証装置から所定のバージョン識別子 を受信し、

上記選択部は、上記受信部により受信された所定のバージョン識別子 が識別するバージョンが示すセットの中の1つのアルゴリズムに対応す る上記所定のアルゴリズム識別子を選択し、

上記送信部は、上記選択部により選択された所定のアルゴリズム識別

10

15

25

子を上記被認証装置に送信し、

上記認証処理部は、上記送信部により送信される所定のアルゴリズム 識別子と上記所定のアルゴリズム識別子と組となる所定の暗号鍵識別子 とに基づいて上記被認証装置との間で認証処理をおこなうことを特徴と する。

この発明に係る認証方法は、複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号 鍵識別子とを記憶する被認証装置から記憶された複数のアルゴリズム識 別子と複数の暗号鍵識別子とを認証装置に送信する第1の送信工程と、

少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを記憶する認証装置が、上記第1の送信工程により被認証装置から送信された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子とを受信する第1の受信工程と、

上記第1の受信工程により受信された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子との中に上記認証装置により記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とが存在する場合に、上記認証装置が上記受信工程により受信された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子との中から上記認証装置により記憶される所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを選択する選択工程と、

20 上記選択工程により選択された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗 号鍵識別子とを上記認証装置から上記被認証装置に送信する第2の送信 工程と、

上記被認証装置が上記認証装置から上記第2の送信工程により送信された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを受信する第2の受信工程と、

上記第2の受信工程により受信された所定のアルゴリズム識別子と所

定の暗号鍵識別子とに基づいて上記認証装置と上記被認証装置との間で認証処理をおこなう認証処理工程とを備えたことを特徴とする。

また、この発明に係る認証方法は、少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを記憶する被認証装置から記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを認証装置に送信する第1の送信工程と、

5

10

15

20

複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子とを記憶する認証装置が、上記第1の送信工程により被認証装置から送信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを受信する第1の受信工程と、

上記第1の受信工程により受信された少なくとも1つのアルゴリズム 識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中に上記認証装置により記憶された複数のアルゴリズム識別子の少なくとも1つと複数の暗号鍵識 別子の少なくとも1つとが存在する場合に、上記認証装置が上記受信工程により受信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とかまでの下のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを選択する選択工程と、

上記選択工程により選択された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗 号鍵識別子とを上記認証装置から上記被認証装置に送信する第2の送信 工程と、

上記被認証装置が上記認証装置から上記第2の送信工程により送信された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを受信する第2の受信工程と、

上記第2の受信工程により受信された所定のアルゴリズム識別子と所 25 定の暗号鍵識別子とに基づいて上記認証装置と上記被認証装置との間で 認証処理をおこなう認証処理工程とを備えたことを特徴とする。

図面の簡単な説明

- 図1は、実施の形態1における認証システムの構成を示す図である。
- 図2は、実施の形態1における認証方法を示すフローチャート図であ
- 5 る。
 - 図3は、通信情報1のフレームの一例を示す図である。
 - 図4は、通信情報2のフレームの一例を示す図である。
 - 図5は、通信情報3のフレームの一例を示す図である。
 - 図6は、通信情報4のフレームの一例を示す図である。
- 10 図7は、通信装置200側に搭載されているアルゴリズム識別子と暗 号鍵識別子とアルゴリズムと個別鍵とを示す図である。
 - 図8は、通信装置100側に搭載されているアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子とアルゴリズムとを示す図である。
 - 図9は、実施の形態2における認証システムの構成を示す図である。
- 15 図10は、実施の形態2における認証方法を示すフローチャート図である。
 - 図11は、実施の形態3における認証方法を示すフローチャート図で ある。
- 図 1 2 は、実施の形態 4 における認証方法を示すフローチャート図で 20 ある。
 - 図13は、実施の形態5における認証方法を示すフローチャート図である。
 - 図14は、ハードウェア構成図である。
- 25 発明を実施するための最良の形態 実施の形態 1.

10

15

25

図1は、実施の形態1における認証システムの構成を示す図である。

図1において、認証システムは、認証装置となる通信装置100と被 認証装置となる通信装置200とを備えている。通信装置100は、ア ンテナ101、通信処理部110、記憶部120、制御部130、選択 部160、認証処理部196を備えている。通信処理部110は、受信 部111、送信部112を有している。認証処理部196は、暗号処理 部140、乱数生成部150、個別鍵生成部170、一時鍵生成部18 0、認証用データ1生成部190、認証用データ2チェック部195を 有している。通信装置200は、アンテナ201、通信処理部210、 記憶部220、制御部230、認証処理部296を備えている。通信処 理部210は、受信部211、送信部212を有している。認証処理部 296は、暗号処理部240、乱数生成部250、一時鍵生成部280 、認証用データ1チェック部290、認証用データ2生成部295を有 している。実施の形態1では、通信装置100と通信装置200とは、 アンテナ101、201を介して無線通信する場合を説明するが、これ に限るものではなく有線通信であっても構わない。例えば、ETC(料 金自動収集)、ドライブスルー等において、通信装置100は、店舗側 の路側機として、通信装置200は、自動車側の車載機として構成され る。

20 図2は、実施の形態1における認証方法を示すフローチャート図である。

記憶部120は、少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子と、上記少なくとも1つのアルゴリズム識別子の各アルゴリズム識別子に対応するアルゴリズムを記憶している。また、上記記憶部120は、少なくとも1つのアルゴリズム識別子の1つの暗号鍵識別子の1つの暗号鍵識別子の1つの暗号鍵識別子の1つの暗号鍵識別子の1つの暗号鍵識別子の1つの暗号

10

15

20

とを組とする少なくとも1つのプロファイルを識別する少なくとも1つ のプロファイル識別子を記憶している。

記憶部220は、少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子と、上記少なくとも1つのアルゴリズム識別子の各アルゴリズム識別子に対応するアルゴリズムと上記少なくとも1つの暗号鍵識別子の各暗号鍵識別子に対応する暗号鍵となる装置固有の個別鍵と装置固有番号とを記憶している。また、上記記憶部220は、1つのアルゴリズム識別子と1つの暗号鍵識別子とを1組のプロファイルとして、少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とプロファイルを識別する少なくとも1つのプロファイル識別子とを記憶している。

ここで、通信装置100,200のうち、少なくとも一方において、 アルゴリズム識別子と暗号鍵識別子との組が複数存在すればよい。

S (ステップ) 201において、認証処理工程の一部として、乱数生成部150は、乱数1を生成する。

S202において、送信工程として、送信部112は、乱数生成部150により生成された乱数1を通信情報1として通信装置200に送信する。例えば、通信装置200を搭載した自動車が、通信装置100により図示していない検知器により検知された場合に、送信部112は、乱数1を通信装置200に送信する。通信装置100は、乱数1を通信情報1として通信装置200に送信することで、通信装置200が保持している鍵情報(鍵識別子、アルゴリズム識別子)を要求する。言い換えれば、通信情報1が通信装置200への要求情報となる。

S203において、受信工程として、受信部211は、送信部112により送信された乱数1を通信情報1として受信する。通信装置200では、受信部211が、乱数1を受信したことにより、通信装置100

より通信装置200が保持している鍵情報(鍵識別子、アルゴリズム識別子)が要求されたと判断する。

11

S204において、認証処理工程の一部として、乱数生成部250は、乱数2を生成する。

S205において、送信工程(第1の送信工程)として、送信部21 5 2は、上記記憶部220により記憶された少なくとも1つのアルゴリズ ム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子と装置固有番号と、乱数生成 部250により生成された乱数2とを通信情報2として認証装置である 通信装置200に送信する。ここで、1つのアルゴリズム識別子と1つ の暗号鍵識別子とを1組みとしてプロファイルとして表し、通信情報2 10 は、乱数2と装置固有番号と組数分のプロファイル数とプロファイル数 分の各プロファイル識別子と各プロファイル識別子が表すプロファイル に組とされるアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子とをデータとして有し ている。さらに、ここでは、各プロファイル識別子と各プロファイル識 15 別子が表すプロファイルに組とされるアルゴリズム識別子と暗号鍵識別 子とを対応させたデータとしている。言い換えれば、上記送信部212 は、上記記憶部220により1つのアルゴリズム識別子と1つの暗号鍵 識別子とを1組のプロファイルとして記憶された少なくとも1つのアル ゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを認証装置となる通 20 信装置100に送信する。

S206において、受信工程(第1の受信工程)として、受信部11 1は、被認証装置となる通信装置200から、乱数2と装置固有番号と 組数分のプロファイル数とプロファイル数分の少なくとも1つのプロフ ァイル識別子と少なくとも1つのプロファイル識別子の各プロファイル 識別子に対応した少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1 つの暗号鍵識別子とを有する通信情報2を受信する。

25

5

10

15

20

S 2 0 7 において、選択工程として、選択部 1 6 0 は、上記受信部 1 11により受信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくと も1つの暗号鍵識別子との中に上記記憶部120により記憶された少な くとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とが 存在する場合に、上記受信部111により受信された少なくとも1つの アルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中から上記記 憶部120により記憶される所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵 識別子とを選択する。言い換えれば、上記選択部160は、上記受信部 111により受信された少なくとも1つのプロファイル識別子の中に上 記記憶部120により記憶された少なくとも1つのプロファイル識別子 が存在する場合に、上記受信部111により受信された少なくとも1つ のプロファイル識別子の中から上記記憶部120により記憶される所定 のプロファイル識別子を選択する。所定のプロファイル識別子を選択す ることで、所定のプロファイル識別子が示すプロファイルに組みする所 定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とが選択される。例えば 、単純に、通信装置100、200双方が共通して有しているアルゴリ ズム識別子と暗号鍵識別子とを選択してもよいし、暗号解読等により既 にセキュリティが十分でなくなったアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子 とを排除した上で、通信装置100,200双方が共通して有している アルゴリズム識別子と暗号鍵識別子とを選択してもよい。また、実施の 形態1では、所定のプロファイル識別子を選択することで、所定のプロ ファイル識別子に対応するアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子とを選択 する。

S208において、認証処理工程の一部として、個別鍵生成部170 25 は、上記選択部160により選択された所定の暗号鍵識別子に対応する 暗号鍵となる通信装置200が有している個別鍵を通信情報2の装置固

有番号から例えばハッシュ値等を用いて生成する。

5

10

15

20

25

S209において、認証処理工程の一部として、一時鍵生成部180 は、上記選択部160により選択された所定のアルゴリズム識別子に対 応するアルゴリズムを用いて所定の暗号鍵識別子に対応する暗号鍵とな る個別鍵生成部170により生成された個別鍵で乱数1,2を暗号処理 部140を用いて暗号化し、認証処理用暗号鍵の一例となる一時鍵を生 成する。

S210において、認証処理工程の一部として、認証用データ1生成部190は、乱数2のすべて或いは一部を暗号処理部140により一時鍵生成部180により生成された一時鍵で暗号化することにより認証用データ1を生成する。

S211において、送信工程(第2の送信工程)として、送信部11 2は、上記選択部160により選択された所定のアルゴリズム識別子と 所定の暗号鍵識別子と上記選択部により選択された対応する所定のプロ ファイル識別子と認証用データ1生成部190により生成された認証用 データ1とを通信情報3として上記被認証装置となる通信装置200に 送信する。

S212において、受信部211は、上記認証装置となる通信装置100から上記送信部212により送信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中から選択された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子と所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子と所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子と対応するプロファイル識別子と認証用データ1とを通信情報3として受信する。言い換えれば、上記受信部211は、上記認証装置となる通信装置100から上記送信部212により送信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中から所定のプロファイルとして組となる所定のアルゴリズ

10

15

20

25

ム識別子と所定の暗号鍵識別子とを受信する。

S213において、認証処理工程の一部として、暗号処理部240は、受信部211により受信されたプロファイル識別子を確認し、プロファイル識別子に対応する所定の暗号鍵識別子と所定のアルゴリズム識別子とを確認する。

S214において、認証処理工程の一部として、一時鍵生成部280 は、受信部211により受信され、暗号処理部240により確認された 所定のアルゴリズム識別子に対応するアルゴリズムを用いて、記憶部220に記憶された個別鍵で乱数1,2を暗号処理部240を用いて暗号 化し、認証処理用暗号鍵の一例となる上記一時鍵を生成する。以上により通信装置100,200間で同じ一時鍵という鍵共有ができたことになる。なお、記憶部220に記憶された個別鍵は、個別鍵生成部170と同様の生成方法で生成されたものであり、あらかじめ、ICカード等何かしらの手段を用いて記憶部220に記録されている。なお、この実施形態では、一時鍵生成部180,280が一時鍵生成の際、個別鍵で暗号化したが、認証装置と被認証装置とが同じ処理を実施すればよいため、復号してもよい。

S215において、認証処理工程の一部として、認証用データ1チェック部290は、受信部211により通信情報3として受信された暗号化されている認証用データ1を一時鍵生成部280により生成された一時鍵により暗号処理部240を用いて復号する。

S216において、認証処理工程の一部として、認証用データ1チェック部290は、復号した認証用データ1のデータが、通信装置200が通信装置100に送信した乱数2のすべて或いは一部であるかどうかを確認する。復号した認証用データ1のデータが乱数2のすべて或いは一部であれば、不正の攻撃者との間ではなく、通信装置100との間で

10

15

20

25

認証処理のための通信がきちっと行なわれていることを意味する。言い換えれば、通信装置100,200間での認証処理の一方が成功したことを意味する。

S217において、認証処理工程の一部として、認証用データ2生成部295は、乱数1のすべて或いは一部を暗号処理部240により一時鍵生成部280により生成された一時鍵で暗号化することにより認証用データ2を生成する。

S218において、認証処理工程の一部の送信工程として、送信部2 12は、認証用データ2生成部295により生成された認証用データ2 を通信情報4として通信装置100に送信する。

S219において、認証処理工程の一部の受信工程として、受信部1 11は、通信装置200から認証用データ2を通信情報4として受信する。

S220において、認証処理工程の一部として、認証用データ2チェック部195は、受信部111により通信情報4として受信された暗号化されている認証用データ2を一時鍵生成部180により生成された一時鍵により暗号処理部140を用いて復号する。

S221において、認証処理工程の一部として、認証用データ2チェック部195は、復号した認証用データ2のデータが、通信装置100が通信装置200に送信した乱数1のすべて或いは一部であるかどうかを確認する。復号した認証用データ2のデータが乱数1のすべて或いは一部であれば、不正の攻撃者との間ではなく、通信装置200との間で認証処理のための通信がきちっと行なわれていることを意味する。言い換えれば、通信装置100,200間での認証処理の他方が成功したことを意味する。

以上により、通信装置100、200間での認証処理が終了し、その

後は、通信装置100,200間で一時鍵を用いて暗号化されたデータ を通信することにより、データの安全性が確保される。

図3は、通信情報1のフレームの一例を示す図である。

図3において、通信情報1は、ヘッダと乱数1データを有している。

5 図4は、通信情報2のフレームの一例を示す図である。

図4において、通信情報2は、ヘッダと乱数2データと装置固有番号 (装置固有No.)とプロファイル数 (Profile数)と各プロファイルを識別するプロファイル識別子としてのProfile1,・・・Profile nと、各プロファイル識別子に対応するアルゴリズム識別子 (アルゴリズムID)と暗号鍵識別子 (鍵ID)とを有している。図4では、各プロファイル識別子と各プロファイル識別子に対応するアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子とは、対応関係がわかるようにデータが構成されている。

図5は、通信情報3のフレームの一例を示す図である。

図5において、通信情報3は、ヘッダと選択された所定のプロファイルを識別する所定のプロファイル識別子としてのProfile kと、所定のプロファイル識別子に対応するアルゴリズム識別子(アルゴリズムID)と暗号鍵識別子(鍵ID)と認証用データ1とを有している。図5では、所定のプロファイル識別子と所定のプロファイル識別子に対応するアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子とは、対応関係がわかるようにデータが構成されている。

図6は、通信情報4のフレームの一例を示す図である。

図6において、通信情報4は、ヘッダと認証用データ2とを有している。

25 図7は、通信装置200側に搭載されているアルゴリズム識別子と暗 号鍵識別子とアルゴリズムと個別鍵とを示す図である。

15

20

25

図7において、通信装置200側では、記憶部220に、プロファイル××のアルゴリズム識別子(ID)と暗号鍵識別子(ID)とアルゴリズム識別子に対応するアルゴリズム×と暗号鍵識別子に対応する個別鍵×と、プロファイルyyのアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子とアルゴリズム識別子に対応するアルゴリズムyと暗号鍵識別子に対応する個別鍵yと、・・プロファイルzzのアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子とアルゴリズム識別子に対応するアルゴリズム zと暗号鍵識別子に対応する個別鍵zとが記憶されている。すなわち、通信装置200に搭載(実装)されている。

10 図 8 は、通信装置 1 0 0 側に搭載されているアルゴリズム識別子と暗 号鍵識別子とアルゴリズムとを示す図である。

図8において、通信装置100側では、記憶部120に、プロファイルaaのアルゴリズム識別子(ID)と暗号鍵識別子(ID)とアルゴリズム識別子に対応するアルゴリズム1と、プロファイルbbのアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子とアルゴリズム識別子に対応するアルゴリズム2と、・・プロファイルccのアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子とアルゴリズム識別子に対応するアルゴリズムのとが記憶されている。すなわち、通信装置100に搭載(実装)されている。

以上のように、認証処理部296は、上記受信部211により受信された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とに基づいて上記認証装置となる通信装置100との間で認証処理をおこなう。すなわち、認証処理部296は、上記受信部211により受信された所定のアルゴリズム識別子に対応するアルゴリズムと上記受信部により受信された所定の暗号鍵識別子に対応する暗号鍵とを用いて認証処理用暗号鍵となる一時鍵を生成し、生成された認証処理用暗号鍵となる一時鍵を生成し、生成された認証処理用暗号鍵となる一時鍵を用いて上記認証装置となる通信装置100との間で認証処理をおこなう。言い

20

換えれば、上記認証処理部 2 9 6 は、上記受信部 2 1 1 により受信された所定のプロファイルとして組となる所定のアルゴリズム識別子に対応するアルゴリズムと所定の暗号鍵識別子に対応する暗号鍵とを用いて上記認証処理用暗号鍵となる一時鍵を生成し、生成された認証処理用暗号鍵となる一時鍵を用いて上記認証装置との間で認証処理をおこなう。

一方、認証処理部196は、上記送信部112により送信される所定 のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とに基づいて上記被認証装 置となる通信装置200との間で認証処理をおこなう。すなわち、認証 処理部196は、上記送信部112により送信される所定のアルゴリズ ム識別子に対応するアルゴリズムと上記送信部112により送信された 10 所定の暗号鍵識別子に対応する暗号鍵とを用いて認証処理用暗号鍵とな る一時鍵を生成し、生成された認証処理用暗号鍵となる一時鍵を用いて 上記被認証装置となる通信装置200との間で認証処理をおこなう。言 い換えれば、上記認証処理部196は、上記送信部112により送信さ れる所定のプロファイル識別子により識別される所定のプロファイルが 15 組とする所定のアルゴリズム識別子に対応するアルゴリズムと所定の暗 号鍵識別子に対応する暗号鍵とを用いて上記認証処理用暗号鍵となる一 時鍵を生成し、生成された認証処理用暗号鍵となる一時鍵を用いて上記 被認証装置との間で認証処理をおこなう。

ここで、制御部130は、通信装置100の各部を制御する。また、制御部230は、通信装置200の各部を制御する。また、記憶部120は、通信装置100の各部で行なわれる処理中に生じるデータを記憶する。また、記憶部220は、通信装置200の各部で行なわれる処理中に生じるデータを記憶する。

25 例えば、一例として、ETC、ドライブスルー等において、通信装置 100が、店舗側の路側機として、通信装置200が、自動車側の車載

機として構成される場合に、以上のステップを概括すると以下のように なる。

まず、店舗側の路側機は、車載機に対して、車載機が保持している鍵 情報 (鍵識別子、アルゴリズム識別子) を要求する。

5 そして、車載機は、自身が保持している鍵に関する全情報を路側機に 送信する。

次に、路側機は、受け取った鍵情報の中から、自身が保持しているアルゴリズム識別子と鍵識別子とが一致しているものを選択し、車載機に 選択したアルゴリズム識別子と鍵識別子とを知らせる。

10 以降、路側機及び車載機は、お互いに共通に保持していたアルゴリズム識別子と鍵識別子とに対応する共通鍵を用いて認証及び鍵共有を実施する。

15

20

25

以上のように、本実施の形態1は、暗号通信に用いるアルゴリズムを複数に対応させるもので、1つのアルゴリズムが解読等で使用できなくなっても他のアルゴリズムを使用することで、引き続きシステムを運用可能とし、アルゴリズム解読等によるセキュリティ低下というリスクを軽減させることができる。また、複数のアルゴリズムを使いこなすことにより、同一のアルゴリズムを使用する回数が減ることにより、不正の攻撃者による解読の機会を減らし、セキュリティを向上させることができる。さらに、新たに考案されたアルゴリズムを通信装置に搭載することができることから、新たに考案されたアルゴリズムの適用をも容易にすることができる。通信装置100,200のうち、少なくとも一方において、アルゴリズム識別子と鍵識別子との組が複数存在すれば、選択肢ができることになり、上記効果が得られる。なお、この実施形態1では、装置100,200の少なくとも一方に複数のアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子との組が複数存在すればよいとした。しかし、この発明

20

25

はアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子の少なくとも1組が一致すれば認証が行えるため、必ずしも装置100,200の少なくとも一方に複数組存在する必要はなく各装置に1組だけが存在していてもよい。また、各装置に1組だけしか存在していてもよいことから、一つの暗号アルゴリズムしか使用しない従来例にもこの発明による認証方法を適用可能である。

実施の形態 2.

図9は、実施の形態2における認証システムの構成を示す図である。

10 図9において、通信装置200における認証処理部296は、図1の 構成に対し、さらに、認証用データ1生成部291を有している。その 他の各構成は、図1と同様である。

図10は、実施の形態2における認証方法を示すフローチャート図である。

15 図10において、図2のS215, S216がS1015、S1016に代わった以外は、図2と同様である。

S1015において、認証処理工程の一部として、認証用データ1生成部291は、乱数2のすべて或いは一部を暗号処理部240により一時鍵生成部280により生成された一時鍵で暗号化することにより認証用データ1を生成する。

S1016において、認証処理工程の一部として、認証用データ1チェック部290は、通信情報3として受信部211により受信された暗号化されたままの認証用データ1と認証用データ1生成部291により生成された認証用データ1とが一致するかどうかを確認する。一致すれば、不正の攻撃者との間ではなく、通信装置100との間で認証処理のための通信がきちっと行なわれていることを意味する。言い換えれば、

通信装置100,200間での認証処理の一方が成功したことを意味する。

以上のように構成しても実施の形態1と同様の効果を得ることができる。

5

15

25

実施の形態3.

実施の形態3における各構成は、図1と同様である。

図11は、実施の形態3における認証方法を示すフローチャート図である。

10 図11では、図2のS202, S203が無いこと以外は、図2と同様である。

実施の形態3では、認証側となる通信装置100が通信装置200に 通信情報1を送信しなくても通信装置200から通信装置100へ通信 情報2を送信する構成となっている。かかるステップを省略することに より、より高速に認証フローを実施することができる。

以上のように構成しても実施の形態1と同様の効果を得ることができる。

実施の形態4.

20 実施の形態4における各構成は、図1と同様である。

図12は、実施の形態4における認証方法を示すフローチャート図である。

図12では、図2のS205、S206, S207, S211, S2 12が、S1205, S1206, S1207, S1211, S121 2に代わった以外は、図2と同様である。

実施の形態4では、記憶部220は、さらに、記憶された少なくとも

10

15

20

25

1 つのアルゴリズム識別子に対応する少なくとも1 つのアルゴリズムを 1 つのセットとした上記セットを示すバージョンを識別するバージョン 識別子(ID)を記憶する。

同様に、記憶部120は、さらに、記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子に対応する少なくとも1つのアルゴリズムを1つのセットとして、上記セットのバージョンを識別するバージョン識別子(ID)を記憶する。

例えば、バージョン識別子としてのバージョン1が識別するバージョンは、アルゴリズムとしてDESだけをサポートする。バージョン2が識別するバージョンは、アルゴリズムとしてDES、MISTYをサポートする。バージョン3が識別するバージョンは、アルゴリズムとしてDES、MISTY、Camellia、AESをサポートする。

S1205において、送信工程(第1の送信工程)として、送信部212は、上記記憶部220により記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子と装置固有番号と、乱数生成部250により生成された乱数2と、さらに、記憶部220により記憶されたバージョン識別子とを通信情報2-1として認証装置である通信装置100に送信する。

S1206において、受信工程(第1の受信工程)として、受信部1 11は、被認証装置となる通信装置200から、乱数2と装置固有番号 と組数分のプロファイル数とプロファイル数分の少なくとも1つのプロ ファイル識別子と少なくとも1つのプロファイル識別子の各プロファイ ル識別子に対応した少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも 1つの暗号鍵識別子と、さらに、所定のバージョン識別子とを有する通 信情報2-1を受信する。

S1207において、選択工程として、選択部160は、上記受信部

5

10

15

20

23

111により受信された所定のバージョン識別子が識別するバージョンが示すセットの中に上記記憶部120により記憶された少なくとも1つのアルゴリズムが存在する場合に、上記受信部111により受信された所定のバージョン識別子が識別するバージョンが示すセットの中から上記記憶部120により記憶されるアルゴリズムに対応する所定のアルゴリズム識別子を選択する。例えば、通信装置200が古いバージョンしか対応していない場合に、古いバージョンが示すアルゴリズムがすべてセキュリティ上問題がある場合、選択せずに以降の認証処理を終了させることもできる。一方、1つでも認証処理に使用可能なアルゴリズムがあれば、その使用可能なアルゴリズムを使って、以降の認証処理を行なわせることができる。バージョン識別子を用いることで、バージョン識別子から通信装置200が使用可能なアルゴリズムを搭載しているかどうかを判断することができる。

S1211において、送信工程(第2の送信工程)として、送信部1 12は、上記選択部160により選択された所定のアルゴリズム識別子 と認証用データ1生成部190により生成された認証用データ1とを通 信情報3-1として上記被認証装置となる通信装置200に送信する。

S1212において、受信工程として、受信部211は、上記認証装置となる通信装置100から上記送信部212により送信されたバージョン識別子が識別するバージョンが示すセットとなる上記記憶部220により記憶された少なくとも1つのアルゴリズムの中から選択された所定のアルゴリズムに対応する所定のアルゴリズム識別子と認証用データ1とを通信情報3-1として受信する。

以降、認証処理部 2 9 6 は、上記受信部 2 1 1 により受信された所定 25 のアルゴリズム識別子に対応する所定のアルゴリズムと上記所定のアルゴリズム 計列子と組となる所定の暗号鍵識別子に対応する所定の暗号鍵

とを用いて上記認証処理用暗号鍵を生成し、生成された認証処理用暗号 鍵を用いて上記認証装置との間で認証処理をおこなう。

同様に、認証処理部196は、上記送信部112により送信される所定のアルゴリズム識別子に対応するアルゴリズムと上記所定のアルゴリズム識別子と組となる所定の暗号鍵識別子に対応する暗号鍵とを用いて上記認証処理用暗号鍵を生成し、生成された認証処理用暗号鍵を用いて上記被認証装置との間で認証処理をおこなう。

以上のように構成することで、実施の形態1の効果に加え、セキュリ ティ上問題がある古いバージョンを排除することもできる。

10 ここで、実施の形態4では、選択部160が、所定のアルゴリズム識別子を選択しているが、さらに、選択した所定のアルゴリズム識別子に対応する所定の暗号鍵識別子を選択してもかまわない。かかる場合、図12におけるS1211、S1212は、図2におけるS211、S212のままで構わない。

15

25

5

実施の形態5.

実施の形態5における各構成は、図1と同様である。

図13は、実施の形態5における認証方法を示すフローチャート図である。

20 図13では、図2のS205、S206、S207が、S1305、S1306、S1307、S1308、S1309、S1310、S1311、S1307に代わった以外は、図2と同様である。

実施の形態5では、実施の形態4と同様に、記憶部220は、さらに、記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子に対応する少なくとも1つのアルゴリズムを1つのセットとした上記セットを示すバージョンを識別するバージョン識別子(ID)を記憶する。

WO 2005/067199

15

20

25

同様に、記憶部120は、さらに、記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子に対応する少なくとも1つのアルゴリズムを1つのセットとして、上記セットのバージョンを識別するバージョン識別子(ID)を記憶する。

5 S1305において、送信工程として、送信部212は、上記記憶部220により記憶された装置固有番号と、乱数生成部250により生成された乱数2と、さらに、記憶部220により記憶されたバージョン識別子とを通信情報2-2として認証装置である通信装置200に送信する。

10 S1306において、受信工程(第1の受信工程)として、受信部1 11は、被認証装置となる通信装置200から、乱数2と装置固有番号 と所定のバージョン識別子とを有する通信情報2-2を受信する。

S1307において、選択工程として、選択部160は、上記受信部111により受信された所定のバージョン識別子が、記憶部120に記憶されたバージョン識別子と一致する場合は、そのバージョン識別子を選択し、一致しない場合には、所定のバージョン識別子が示すセットの中に上記記憶部120により記憶された少なくとも1つのアルゴリズムが存在する場合に、上記記憶部120により記憶された少なくとも1つのアルゴリズムが存在するセットを示すバージョンのバージョン識別子を選択する。例えば、記憶部120に記憶されたバージョン識別子の方が、上記受信部111により受信された所定のバージョン識別子より最新バージョンのバージョン識別子である場合に、通信装置100,200に共通するように古いバージョンとなる上記受信部111により受信された所定のバージョン識別子を選択する。通信装置100,200に共通する古いバージョンと選択することにより以降の認証処理を続行させ、鍵共有をおこなうことができる。

S 1 3 0 8 において、送信工程として、送信部 1 1 2 は、選択部 1 6 0 により選択されたバージョン識別子 (ID) を通信情報 2 - 3 として通信装置 2 0 0 に送信する。

S1309において、受信工程として、受信部211は、通信装置100よりバージョン識別子(ID)を通信情報2-3として受信する。

5

10

15

20

S1310において、送信工程として、送信部212は、上記記憶部220により記憶された少なくとも1つのプロファイル識別子と各プロファイル識別子が表すプロファイルに組とされるアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子と組数分のプロファイル数とを通信情報2-4として認証装置である通信装置200に送信する。

S1311において、受信工程として、受信部111は、被認証装置となる通信装置200から、少なくとも1つのプロファイル識別子と各プロファイル識別子が表すプロファイルに組とされるアルゴリズム識別子と暗号鍵識別子と組数分のプロファイル数とを通信情報2-4として受信する。ここで、乱数2と装置固有番号とを通信情報2-2に含めているが、通信情報2-4に含めていても構わない。

S1312において、選択工程として、選択部160は、上記受信部111により受信された少なくとも1つのプロファイル識別子の中に上記記憶部120により記憶された少なくとも1つのプロファイル識別子が存在する場合に、上記受信部111により受信された少なくとも1つのプロファイル識別子の中から上記記憶部120により記憶される所定のプロファイル識別子を選択する。所定のプロファイル識別子を選択することで、所定のプロファイル識別子が示すプロファイルに組みする所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とが選択される。

25 以上のように、実施の形態5では、実施の形態4と比較し、まず、バージョン選択という工程を別に行なう形態である。以上のように構成し

5

10

15

20

ても実施の形態4と同様の効果を得ることができる。そして、実施の形態1の効果に加え、セキュリティ上問題があるアルゴリズムを排除する こともできる。

27

以上のように、上記実施の形態における認証方法は、複数のアルゴリ ズム識別子と複数の暗号鍵識別子とを記憶する被認証装置から記憶され た複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子とを認証装置に送信 する第1の送信工程と、少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なく とも1つの暗号鍵識別子とを記憶する認証装置が、上記第1の送信工程 により被認証装置から送信された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗 号鍵識別子とを受信する第1の受信工程と、上記第1の受信工程により 受信された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子との中に上 記認証装置により記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少 なくとも1つの暗号鍵識別子とが存在する場合に、上記認証装置が上記 受信工程により受信された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識 別子との中から上記認証装置により記憶される所定のアルゴリズム識別 子と所定の暗号鍵識別子とを選択する選択工程と、上記選択工程により 選択された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを上記認 証装置から上記被認証装置に送信する第2の送信工程と、上記被認証装 置が上記認証装置から上記第2の送信工程により送信された所定のアル ゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを受信する第2の受信工程と、 上記第2の受信工程により受信された所定のアルゴリズム識別子と所定 の暗号鍵識別子とに基づいて上記認証装置と上記被認証装置との間で認 証処理をおこなう認証処理工程とを備えている。

或いは、少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗 25 号鍵識別子とを記憶する被認証装置から記憶された少なくとも1つのア ルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを認証装置に送信

10

15

20

する第1の送信工程と、複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別 子とを記憶する認証装置が、上記第1の送信工程により被認証装置から 送信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗 号鍵識別子とを受信する第1の受信工程と、上記第1の受信工程により 受信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗 号鍵識別子との中に上記認証装置により記憶された複数のアルゴリズム 識別子の少なくとも1つと複数の暗号鍵識別子の少なくとも1つとが存 在する場合に、上記認証装置が上記受信工程により受信された少なくと も1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中か ら上記認証装置により記憶される所定のアルゴリズム識別子と所定の暗 号鍵識別子とを選択する選択工程と、上記選択工程により選択された所 定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを上記認証装置から上 記被認証装置に送信する第2の送信工程と、上記被認証装置が上記認証 装置から上記第2の送信工程により送信された所定のアルゴリズム識別 子と所定の暗号鍵識別子とを受信する第2の受信工程と、上記第2の受 信工程により受信された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別 子とに基づいて上記認証装置と上記被認証装置との間で認証処理をおこ なう認証処理工程とを備えている。

以上の説明において、各実施の形態の説明において「〜部」として説明したものは、一部或いはすべてコンピュータで動作可能なプログラムにより構成することができる。これらのプログラムは、例えば、C言語により作成することができる。或いは、HTMLやSGMLやXMLを用いても構わない。

図14は、ハードウェア構成図である。

25 以上の説明において、各実施の形態の説明において「~部」として説明したものを、一部或いはすべてコンピュータで動作可能なプログラム

により構成する場合、図14に示すように、通信装置100,200は、プログラムを実行するCPU(Central Processing Unit)37を備えている。CPU37は、内蔵された、或いはバス38を介してRAM(Random Access Memory)40(記憶装置、記憶部の一例である)、外部と通信可能な通信ポート44に接続されている。また、図14に示すように、ROM(Read Only Memory)39、磁気ディスク装置46等の記憶装置に接続されていても構わない。

プログラムにより構成する場合、図14におけるプログラム群49には、各実施の形態の説明において「~部」として説明したものにより実行されるプログラムが記憶されている。プログラム群49は、上記記憶装置に記憶されている。プログラム群49は、CPU37、OS47等により実行される。記憶装置は、各処理の結果を記憶する。

また、各実施の形態の説明において「~部」として説明したものは、 ROM39に記憶されたファームウェアで実現されていても構わない。 或いは、ソフトウェア或いは、ハードウェア或いは、ソフトウェアとハ ードウェアとファームウェアとの組み合わせで実施されても構わない。

また、上記各実施の形態を実施させるプログラムは、FD(Flexible Disk)、光ディスク、CD(コンパクトディスク)、MD(ミニディスク)、DVD(Digital Versatile Disk)等のその他の記録媒体による記録装置を用いて記憶されても構わない。係る場合には、図14に示すように、FDD(Flexible Disk Drive)45、コンパクトディスク装置(CDD)86等を備える。

25

5

10

15

20

産業上の利用可能性

30

このような通信装置100,200は、ETC、ドライブスルー等に おける店舗側の路側機と自動車側の車載機に限らず、携帯電話等の移動 体通信装置間、有線の通信装置間、或いは基地局を経由した有線と無線 の通信装置間等における認証装置、被認証装置として、使用することが できる。

本発明によれば、異なるアルゴリズムを実装している装置間でも認証 及び鍵共有が行なえるようにすることができ、1つのアルゴリズムが解 読等により使用できなくなっても引き続きシステム及び装置を運用可能 とすることができる。

10 また、アルゴリズムの解読等によるセキュリティ低下というリスクを 軽減することができる。

また、盗聴等による不正な解読等の機会を減らし、セキュリティを向上させることができる。

5

請求の範囲

1. 少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号 鍵識別子とを記憶する記憶部と、

5 上記記憶部により記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と 少なくとも1つの暗号鍵識別子とを認証装置に送信する送信部と、

上記認証装置から上記送信部により送信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中から選択された 所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを受信する受信部と

10 ,

20

25

上記受信部により受信された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号 鍵識別子に基づいて上記認証装置との間で認証処理をおこなう認証処理 部と

を備えたことを特徴とする被認証装置。

2. 上記記憶部は、1つのアルゴリズム識別子と1つの暗号鍵識別子とを1組のプロファイルとして、少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを記憶し、

上記送信部は、上記記憶部により1つのアルゴリズム識別子と1つの暗号鍵識別子とを1組のプロファイルとして記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを認証装置に送信し、

上記受信部は、上記認証装置から上記送信部により送信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中から所定のプロファイルとして組となる上記所定のアルゴリズム識別子と上記所定の暗号鍵識別子とを受信し、

上記認証処理部は、上記受信部により受信された所定のプロファイル

15

25

として組となる所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とに基づいて上記認証装置との間で認証処理をおこなうことを特徴とする請求項1記載の被認証装置。

3. 上記記憶部は、さらに、記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子に対応する少なくとも1つのアルゴリズムを1つのセットとした上記セットを示すバージョンを識別するバージョン識別子を記憶し

上記送信部は、上記記憶部により記憶されたバージョン識別子を認証 装置に送信し、

10 上記受信部は、上記認証装置から上記送信部により送信されたバージョン識別子が識別するバージョンが示すセットとなる少なくとも1つのアルゴリズムの中の所定のアルゴリズムに対応する上記所定のアルゴリズム識別子を受信し、

上記認証処理部は、上記受信部により受信された所定のアルゴリズム 識別子と上記所定のアルゴリズム識別子と組となる所定の暗号鍵識別子 とに基づいて上記認証装置との間で認証処理をおこなうことを特徴とす る請求項2記載の被認証装置。

- 4. 少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号 鍵識別子とを記憶する記憶部と、
- 20 被認証装置から少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1 つの暗号鍵識別子とを受信する受信部と、

上記受信部により受信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と 少なくとも1つの暗号鍵識別子との中に上記記憶部により記憶された少 なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子と が存在する場合に、上記受信部により受信された少なくとも1つのアル ゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中から上記記憶部

0

により記憶される所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを 選択する選択部と、

上記選択部により選択された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号 鍵識別子とを上記被認証装置に送信する送信部と、

5 上記送信部により送信される所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号 鍵識別子とに基づいて上記被認証装置との間で認証処理をおこなう認証 処理部と

を備えたことを特徴とする認証装置。

5. 上記記憶部は、少なくとも1つのアルゴリズム識別子の1つの アルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子の1つの暗号鍵識 別子とを組とする少なくとも1つのプロファイルを識別する少なくとも 1つのプロファイル識別子を記憶し、

上記受信部は、さらに、上記被認証装置から少なくとも1つのプロファイル識別子を受信し、

- 15 上記選択部は、上記受信部により受信された少なくとも1つのプロファイル識別子の中に上記記憶部により記憶された少なくとも1つのプロファイル識別子が存在する場合に、上記受信部により受信された少なくとも1つのプロファイル識別子の中から上記記憶部により記憶される所定のプロファイル識別子を選択し、
- 20 上記送信部は、上記選択部により選択された所定のプロファイル識別 子を上記被認証装置に送信し、

上記認証処理部は、上記送信部により送信される所定のプロファイル 識別子により識別される所定のプロファイルが組とする上記所定のアルゴリズム識別子と上記所定の暗号鍵識別子とに基づいて上記被認証装置 との間で認証処理をおこなうことを特徴とする請求項4記載の認証装置

20

25

6. 上記記憶部は、さらに、記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子に対応する少なくとも1つのアルゴリズムを1つのセットとして、上記セットのバージョンを識別するバージョン識別子を記憶し、

上記受信部は、さらに、上記被認証装置から所定のバージョン識別子 を受信し、

上記選択部は、上記受信部により受信された所定のバージョン識別子 が識別するバージョンが示すセットの中の1つのアルゴリズムに対応す る上記所定のアルゴリズム識別子を選択し、

上記送信部は、上記選択部により選択された所定のアルゴリズム識別 10 子を上記被認証装置に送信し、

上記認証処理部は、上記送信部により送信される所定のアルゴリズム 識別子と上記所定のアルゴリズム識別子と組となる所定の暗号鍵識別子 とに基づいて上記被認証装置との間で認証処理をおこなうことを特徴と する請求項5記載の認証装置。

7. 複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子とを記憶する 被認証装置から記憶された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識 別子とを認証装置に送信する第1の送信工程と、

少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを記憶する認証装置が、上記第1の送信工程により被認証装置から送信された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子とを受信する第1の受信工程と、

上記第1の受信工程により受信された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子との中に上記認証装置により記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とが存在する場合に、上記認証装置が上記受信工程により受信された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子との中から上記認証装置により記憶さ

5

10

15

20

25

れる所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを選択する選択 工程と、

上記選択工程により選択された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗 号鍵識別子とを上記認証装置から上記被認証装置に送信する第2の送信 工程と、

上記被認証装置が上記認証装置から上記第2の送信工程により送信された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを受信する第2の受信工程と、

上記第2の受信工程により受信された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とに基づいて上記認証装置と上記被認証装置との間で認証処理をおこなう認証処理工程とを備えたことを特徴とする認証方法

8. 少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号 鍵識別子とを記憶する被認証装置から記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを認証装置に送信する第1の送信工程と、

複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子とを記憶する認証装置が、上記第1の送信工程により被認証装置から送信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを受信する第1の受信工程と、

上記第1の受信工程により受信された少なくとも1つのアルゴリズム 識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中に上記認証装置により記憶された複数のアルゴリズム識別子の少なくとも1つと複数の暗号鍵識別子の少なくとも1つとが存在する場合に、上記認証装置が上記受信工程により受信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中から上記認証装置により記憶される所定のア 5

10

20

ルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを選択する選択工程と、

上記選択工程により選択された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗 号鍵識別子とを上記認証装置から上記被認証装置に送信する第2の送信 工程と、

上記被認証装置が上記認証装置から上記第2の送信工程により送信された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを受信する第2の受信工程と、

上記第2の受信工程により受信された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とに基づいて上記認証装置と上記被認証装置との間で認証処理をおこなう認証処理工程とを備えたことを特徴とする認証方法。

- 9. 複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子とを記憶する被認証装置から記憶された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子とを認証装置に送信し、
- 15 少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを記憶する認証装置が、被認証装置から送信された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子とを受信し、

受信された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子との中に 上記認証装置により記憶された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と 少なくとも1つの暗号鍵識別子とが存在する場合に、上記認証装置が受 信された複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子との中から上 記認証装置により記憶される所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵 識別子とを選択し、

選択された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを上記 25 認証装置から上記被認証装置に送信し、

上記被認証装置が上記認証装置から送信された所定のアルゴリズム識

5

10

15

25

別子と所定の暗号鍵識別子とを受信し、

受信された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とに基づいて上記認証装置と上記被認証装置との間で認証処理をおこなうことを 特徴とする認証方法。

10.少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗 号鍵識別子とを記憶する被認証装置から記憶された少なくとも1つのア ルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを認証装置に送信 し、

複数のアルゴリズム識別子と複数の暗号鍵識別子とを記憶する認証装置が、被認証装置から送信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子とを受信し、

受信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中に上記認証装置により記憶された複数のアルゴリズム識別子の少なくとも1つと複数の暗号鍵識別子の少なくとも1つとが存在する場合に、上記認証装置が受信された少なくとも1つのアルゴリズム識別子と少なくとも1つの暗号鍵識別子との中から上記認証装置により記憶される所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを選択し、

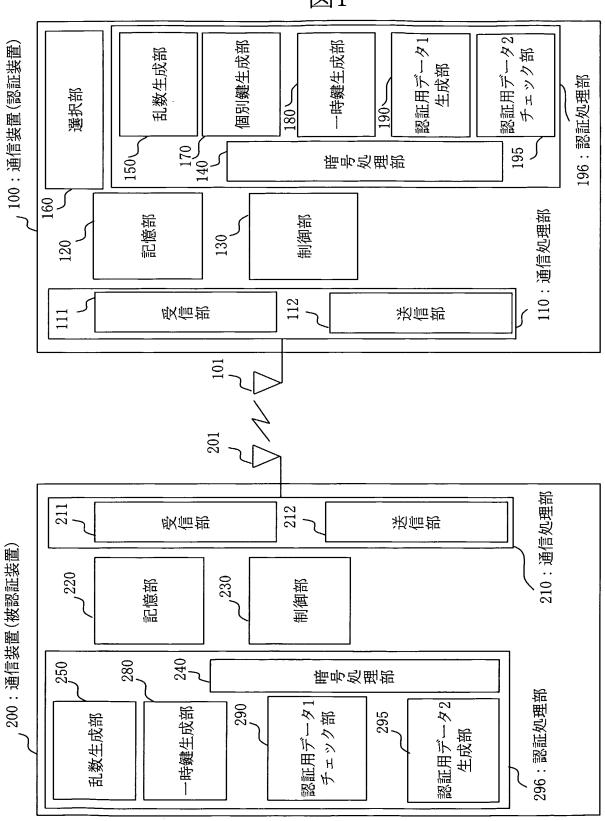
選択された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを上記 20 認証装置から上記被認証装置に送信し、

上記被認証装置が上記認証装置から送信された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とを受信し、

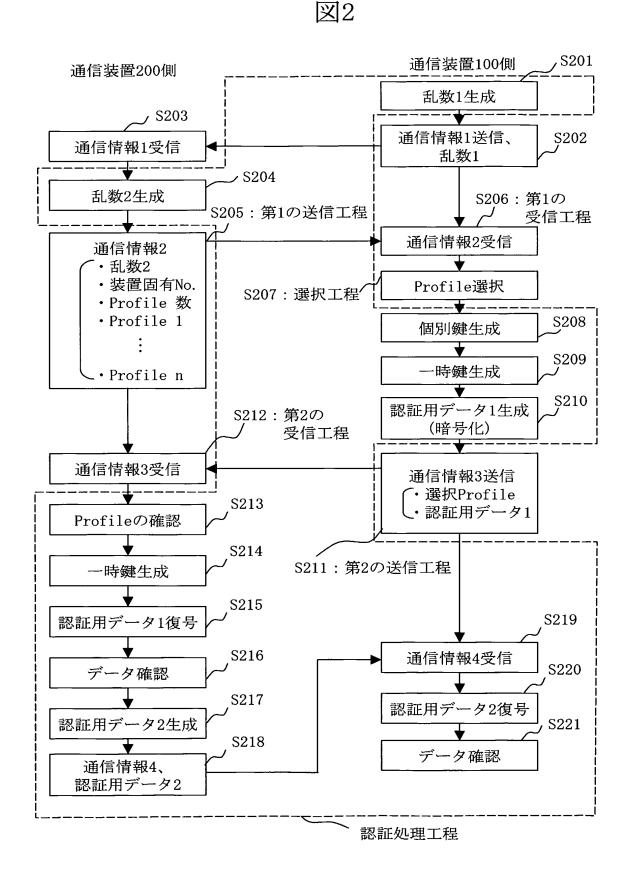
受信された所定のアルゴリズム識別子と所定の暗号鍵識別子とに基づいて上記認証装置と上記被認証装置との間で認証処理をおこなうことを 特徴とする認証方法。

1/11





2/11



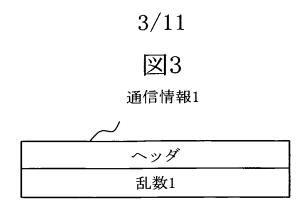


図4

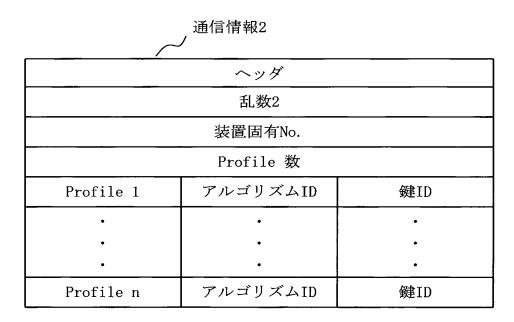
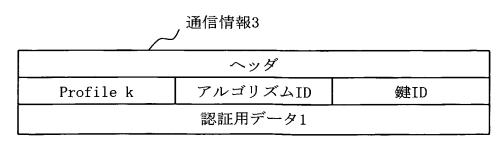
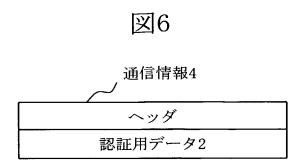
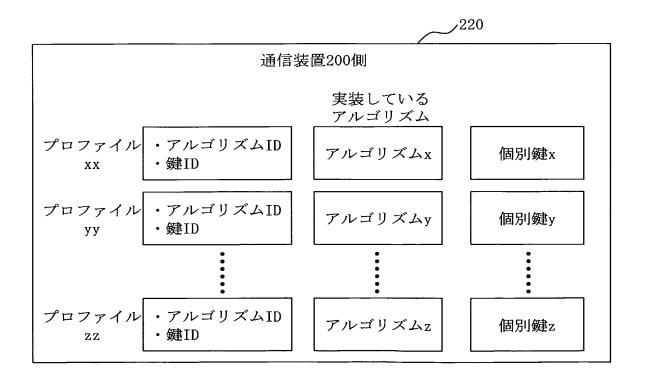


図5

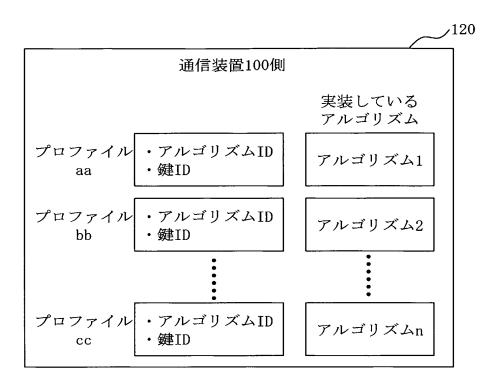


4/11

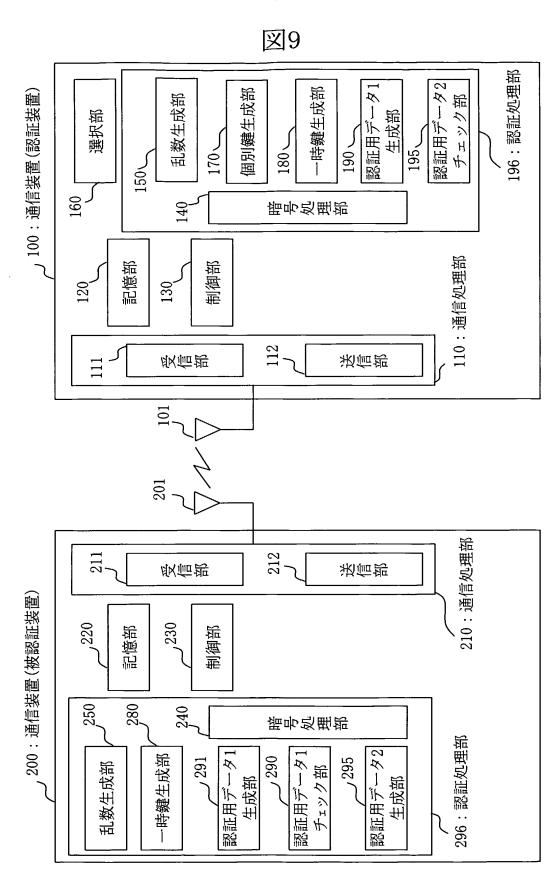




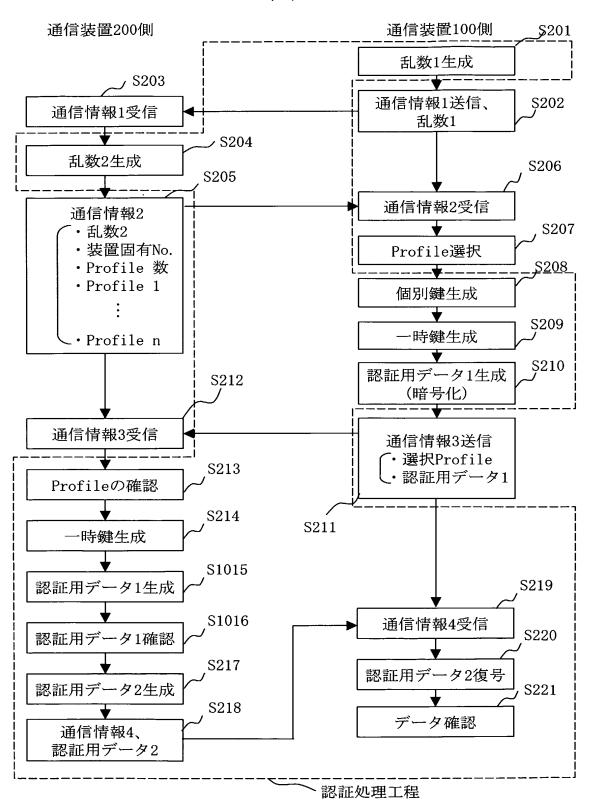
5/11



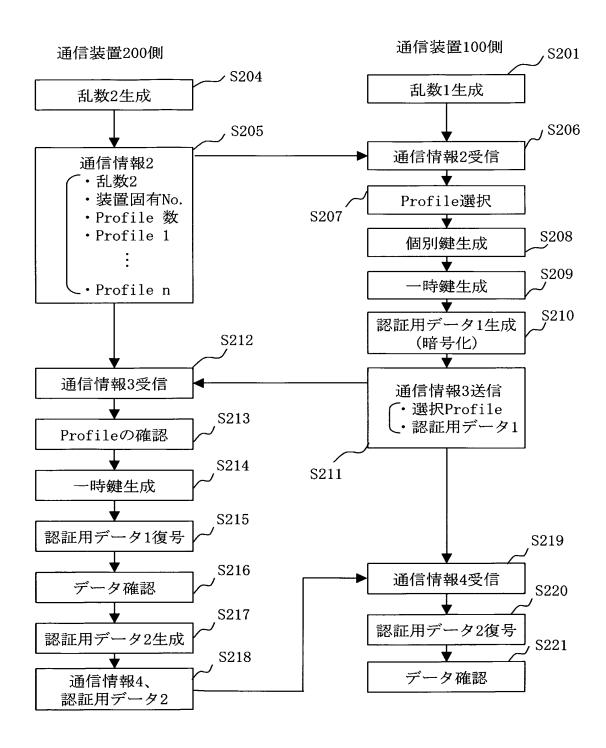
6/11



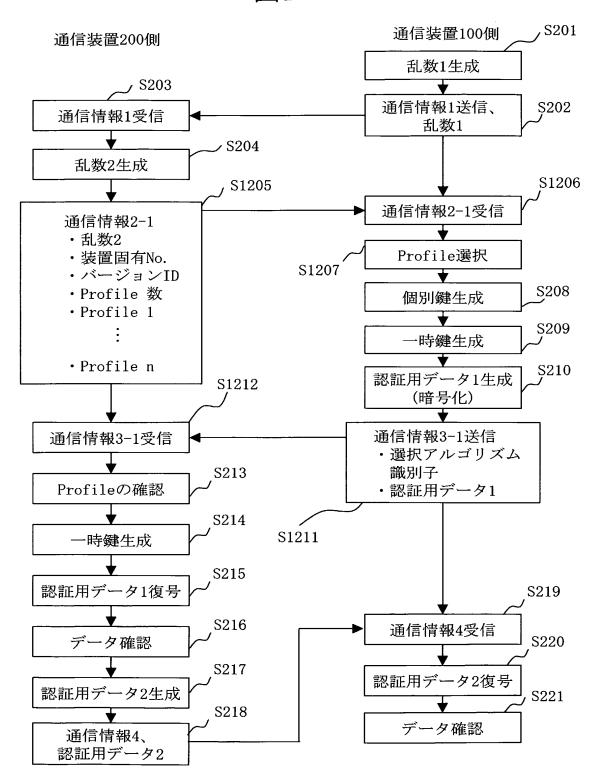
7/11



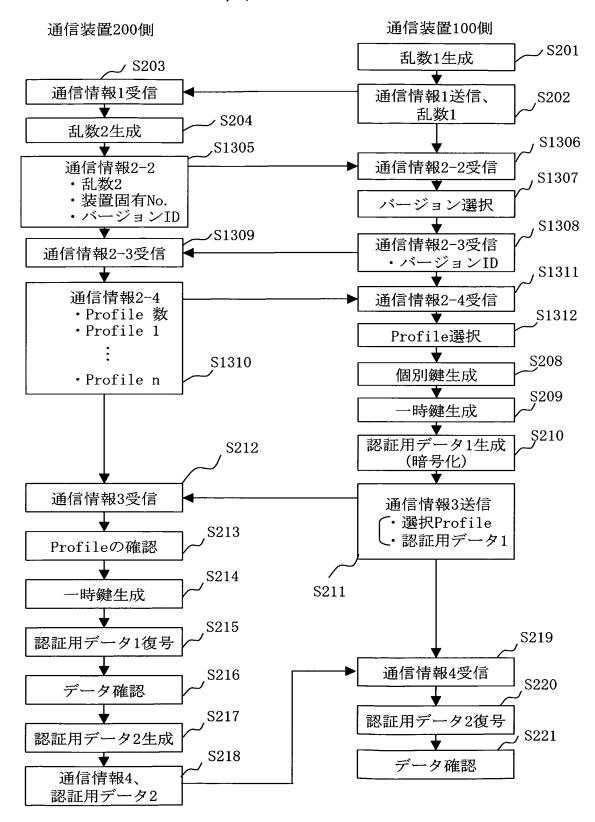
8/11



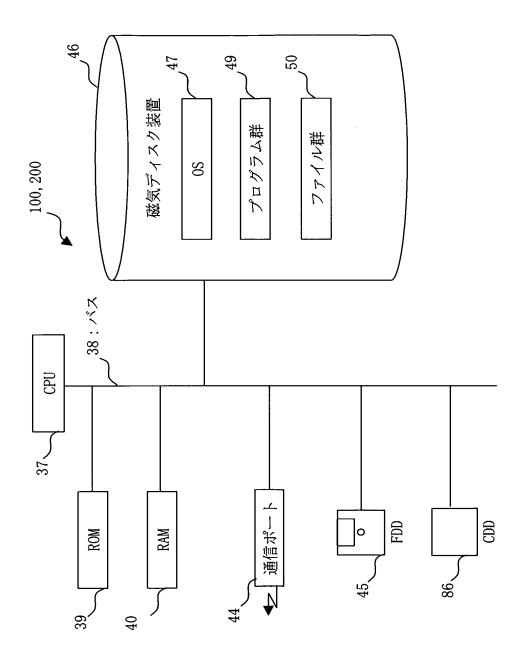
9/11



10/11 図13



11/11 図14



INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP2004/005881.

	CATION OF SUBJECT MATTER H04L9/14, H04L9/32					
According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC						
B. FIELDS SE						
Minimum docum	nentation searched (classification system followed by classification syste	assification symbols)				
Int.Cl	и но4L9/14, но4L9/32					
	•		•			
		at that auch documents are included in th	a fields sastabad			
Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched Jitsuyo Shinan Koho 1922–1996 Toroku Jitsuyo Shinan Koho 1994–2004						
Kokai J:	tsuyo Shinan Toroku Koho	1996-2004				
Electronic data b	pase consulted during the international search (name of	data base and, where practicable, search to	erms used)			
			,			
C. DOCUMEN	NTS CONSIDERED TO BE RELEVANT					
Category*	Citation of document, with indication, where ap	propriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.			
Y	JP 11-274999 A (Hitachi, Ltd		1-10			
.*	08 October, 1999 (08.10.99),					
	Figs. 5, 6					
	(Family: none)		·			
Y	 JP 2003-198530 A (Mitsubishi	Electric Corp.),	1-10			
_	11 July, 2003 (11.07.03),	,,				
	Figs. 9, 10					
	(Family: none)					
Y	JP 9-83509 A (Hitachi, Ltd.)	,	1-10			
	28 March, 1997 (28.03.97),					
	Figs. 4, 5 (Family: none)					
	(ramily: none)					
× Further do	ocuments are listed in the continuation of Box C.	See patent family annex.				
	gories of cited documents: efining the general state of the art which is not considered	"T" later document published after the int date and not in conflict with the applic				
to be of part	icular relevance	the principle or theory underlying the	invention			
"E" earlier appli filing date	cation or patent but published on or after the international	"X" document of particular relevance; the considered novel or cannot be cons	idered to involve an inventive			
"L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is		step when the document is taken alone "Y" document of particular relevance: the				
special reaso	on (as specified)	considered to involve an inventive	step when the document is			
	eferring to an oral disclosure, use, exhibition or other means ublished prior to the international filing date but later than	combined with one or more other such being obvious to a person skilled in th				
the priority date claimed "&" document member of the same patent family						
Date of the actua	al completion of the international search	Date of mailing of the international sea	rch report			
22 July, 2004 (22.07.04)		10 August, 2004 (1	0.08.04)			
]						
Name and mailir	ng address of the ISA/	Authorized officer				
	se Patent Office					
Facsimile No. Telephone No.						
Form PCT/ISA/210 (second sheet) (January 2004)						

ategory*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
Y	JP 2000-293717 A (Matsushita Electric	1-10
. •	Industrial Co., Ltd.),	
	20 October, 2000 (20.10.00),	·
	Fig. 1 & EP 1043693 A	
		1 10
A	JP 2000-151578 A (Mitsubishi Electric Corp.), 30 May, 2000 (30.05.00),	1-10
	Full text	
	(Family: none)	
A	JP 2000-261427 A (Toshiba Corp.),	1-10
	22 September, 2000 (22.09.00),	·
	Full text & EP 1035684 A	
A	JP 11-328460 A (Mitsubishi Heavy Industries, Ltd.),	1-10
	30 November, 1999 (30.11.99),	
	Full text	
	(Family: none)	
Α	JP 11-339080 A (Mitsubishi Heavy Industries,	1-10
	Ltd.), 10 December, 1999 (10.12.99),	
	Full text	
	(Family: none)	
	·	

発明の属する分野の分類(国際特許分類(IPC)) Α.

Int. Cl 7 H04L 9/14, H04L 9/32

調査を行った分野

調査を行った最小限資料(国際特許分類(IPC))

Int. Cl⁷ H04L 9/14, H04L 9/32

最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの

日本国実用新案公報

1922-1996年

日本国公開実用新案公報 1971-2004年

日本国登録実用新案公報 1994-2004年

日本国実用新案登録公報 1996-2004年

国際調査で使用した電子データベース(データベースの名称、調査に使用した用語)

C. 関連すると認められる文献				
引用文献の		関連する		
カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	請求の範囲の番号		
Y	JP 11-274999 A (株式会社日立製作所) 1999. 10. 08, 第5, 6図 (ファミリーなし)	1 - 1 0		
Y	JP 2003-198530 A (三菱電機株式会社) 2003.07.11,第9,10図 (ファミリーなし)	1-10		
Y	JP 9-83509 A (株式会社日立製作所) 1997.03.28,第4,5図 (ファミリーなし)	1-10		

区欄の続きにも文献が列挙されている。

- * 引用文献のカテゴリー
- 「A」特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示す もの
- 「E」国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日 以後に公表されたもの
- 「L」優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行 日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する 文献(理由を付す)
- 「O」ロ頭による開示、使用、展示等に言及する文献

- の日の後に公表された文献
- 「T」国際出願日又は優先日後に公表された文献であって 出願と矛盾するものではなく、発明の原理又は理論 の理解のために引用するもの
- 「X」特に関連のある文献であって、当該文献のみで発明 の新規性又は進歩性がないと考えられるもの
- 「Y」特に関連のある文献であって、当該文献と他の1以 上の文献との、当業者にとって自明である組合せに よって進歩性がないと考えられるもの
- 「♀」同一パテントファミリー文献

「P」国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出版	目 「&」同一ハナントノアミリー人間
国際調査を完了した日 22.07.2004	国際調査報告の発送日 10.8.2004
国際調査機関の名称及びあて先	特許庁審査官(権限のある職員)
日本国特許庁 (ISA/JP)	石田 信行
郵便番号100-8915 東京都千代田区霞が関三丁目4番3号	電話番号 03-3581-1101 内線 3598

		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
C(続き).	関連すると認められる文献	日本ナッ
引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
Y	JP 2000-293717 A (松下電器産業株式会社) 2000. 10. 20, 第1図 & EP 1043693 A	1-10
A	JP 2000-151578 A (三菱電機株式会社) 2000.05.30,全文 (ファミリーなし)	1-10
A	JP 2000-261427 A (株式会社東芝) 2000. 09. 22, 全文 & EP 1035684 A	1-10
A	JP 11-328460 A (三菱重工業株式会社) 1999. 11. 30,全文 (ファミリーなし)	1-10
A	JP 11-339080 A (三菱重工業株式会社) 1999. 12. 10,全文 (ファミリーなし)	1-10